RAITE DE COOPERATION EN MATIERE DE BREVETS

Expéditeur: le BUREAU INTERNATIONAL Destinataire: **PCT NOTIFICATION D'ELECTION Assistant Commissioner for Patents United States Patent and Trademark** (règle 61.2 du PCT) Office **Box PCT** Washington, D.C.20231 **ETATS-UNIS D'AMERIQUE** Date d'expédition (jour/mois/année) en sa qualité d'office élu 20 octobre 2000 (20.10.00) Demande internationale no Référence du dossier du déposant ou du mandataire PCT/FR00/00679 76.0569 Date de priorité (jour/mois/année) Date du dépôt international (jour/mois/année) 17 mars 2000 (17.03.00) 17 mars 1999 (17.03.99) Déposant FAUSSE, Arnaud 1. L'office désigné est avisé de son élection qui a été faite:

		08 septe	mbre 2000 (08.0	09.00)		
dans ui	ne déclaration visar	nt une élection ulté	rieure déposée aup	rès du Bureau interr	national le:	
L'élection	X a été faite					
r election	n'a pas été	faite				
avant l'expirat à la règle 32.2		9 mois à compter d	le la date de priorité	ou, lorsque la règle	32 s'applique, dar	ns le délai v
	•					
	•		٠.			

Fonctionnaire autorisé

no de téléphone: (41-22) 338.83.38

R. Forax

no de télécopieur: (41-22) 740.14.35 Formulaire PCT/IB/331 (juillet 1992)

Bureau international de l'OMPI 34, chemin des Colombettes

1211 Genève 20, Suisse

FR0000679

only station



PCT

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

(PCT Article 36 and Rule 70)

Applicant's or agent's file reference 76.0569	FOR FURTHER ACTION		tionofTransmittalofInternational Preliminary n Report (Form PCT/IPEA/416)			
International application No. PCT/FR00/00679	International filing date (day 17 March 2000 (17	•	Priority date (day/month/year) 17 March 1999 (17.03.99)			
International Patent Classification (IPC) or national classification and IPC H04L 9/32						
Applicant	SCHLUMBERGER S	YSTEMES				
This international preliminary exam and is transmitted to the applicant ac		ed by this Intern	national Preliminary Examining Authority			
2. This REPORT consists of a total of	4 sheets, include	ing this cover s	heet.			
amended and are the basis fo	ied by ANNEXES, i.e., sheets r this report and/or sheets cont Administrative Instructions ur	aining rectifica	on, claims and/or drawings which have been tions made before this Authority (see Rule			
These annexes consist of a to	tal of sheets.	•	CEIVED			
3. This report contains indications rela	ting to the following items:	FE	B 1 2 2002			
I Basis of the report		Techno	logy Center 2600			
II Priority						
III Non-establishment	of opinion with regard to nove	ty, inventive st	ep and industrial applicability			
IV Lack of unity of inv	ention					
V Reasoned statement citations and explan	under Article 35(2) with regardations supporting such statement	d to novelty, in	ventive step or industrial applicability;			
VI Certain documents of	cited					
VII Certain defects in th	e international application					
VIII Certain observation	s on the international applicati	on				
Date of submission of the demand	Date	of completion of	of this report			
08 September 2000 (08	.09.00)	02	July 2001 (02.07.2001)			
Name and mailing address of the IPEA/EP	Auth	Authorized officer				
Facsimile No.	Tele	ohone No.				

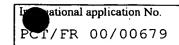
national application No.

PCT/FR00/00679

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

I. Basis of the report						
1.	With	regard to th	he elements of the international application:*			
		the intern	ational application as originally filed			
	\boxtimes	the descri	iption:			
		pages	1-12	, as originally filed		
		pages	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	, filed with the demand		
		pages _	, filed with the letter of	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		
	\boxtimes	the claims	s:			
		pages _	1-6	, as originally filed		
		pages	, as amended (together			
		pages		, filed with the demand		
		pages	, filed with the letter of			
	\boxtimes	the drawin	ngs:			
		pages _	1/2,2/2			
		pages		, filed with the demand		
		pages _	, filed with the letter of	·		
	t	the sequenc	ce listing part of the description:			
		pages		, as originally filed		
		pages _				
		pages	, filed with the letter of	-		
	the in	the langu	the language, all the elements marked above were available or furnished to this application was filed, unless otherwise indicated under this item. were available or furnished to this Authority in the following language age of a translation furnished for the purposes of international search (under Rulage of publication of the international application (under Rule 48.3(b)).	which is:		
3.	With	regard to minary exa	o any nucleotide and/or amino acid sequence disclosed in the internation mination was carried out on the basis of the sequence listing:	onal application, the international		
	Ц	contained	d in the international application in written form.			
	Щ	_	ether with the international application in computer readable form.			
	Щ		subsequently to this Authority in written form.			
	Щ		subsequently to this Authority in computer readable form.			
		internatio	ement that the subsequently furnished written sequence listing does not onal application as filed has been furnished.			
		The state been furn	ement that the information recorded in computer readable form is identical taished.	to the written sequence listing has		
4.		The amer	ndments have resulted in the cancellation of:			
		the	e description, pages			
			e claims, Nos.			
			e drawings, sheets/fig			
5.			rt has been established as if (some of) the amendments had not been made, sin the disclosure as filed, as indicated in the Supplemental Box (Rule 70.2(c)).**	ce they have been considered to go		
	in the	is report a	eets which have been furnished to the receiving Office in response to an invitate as "originally filed" and are not annexed to this report since they do not			
		70.17).	t sheet containing such amendments must be referred to under item 1 and annex	and to this warrant		
	Any r	еріасетепі	n sneet containing such amenuments must be rejerrea to under item 1 and annex	ea to this report.		

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT



V.	Reasoned statement under Article 3 citations and explanations supporting		velty, inventive step or industrial applic	ability;
1.	Statement			
	Novelty (N)	Claims	1-6	YES
		Claims		NO
	Inventive step (IS)	Claims		YES
		Claims	1-6	NO
	Industrial applicability (IA)	Claims	1-6	YES
		Claims		NO NO

2. Citations and explanations

1. The following document is referred to:

D1: WO-A-99/08415.

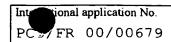
2. D1 (see page 2, lines 22-34, and page 4, lines 4-16) discloses a method for verifying a message signature which addresses the same problem as the method of the present application, i.e. to prevent tampering with signed data.

In D1, the solution to this problem is based on the same concept as the present Claim 1, namely visual inspection of the said data.

Claim 1 contains certain features which relate to the technical implementation of that basic concept but which in themselves have no particular effect. Consequently, although the subject matter of independent Claim 1 is novel, it is not considered to be inventive.

3. The subject matter of Claims 2-6, which are dependent on Claim 1, is likewise novel. However, these claims contain no additional features that render their subject matter inventive.

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT



VII. Certain defects in the international application

The following defects in the form or contents of the international application have been noted:

- 1. Contrary to the requirements of PCT Rule 5.1(a)(ii), neither D1 nor the relevant prior art disclosed in that document is mentioned in the description.
- 2. Independent Claim 1 is not correctly drafted in the two-part form (PCT Rule 6.3(b)): features known in combination from prior art (D1) should be mentioned in the preamble (PCT Rule 6.3(b)(i)), and the remaining features should appear in the characterising part (PCT Rule 6.3(b)(ii)).

TRAITE DE COOPERATION EN MATIERE DE BREVETS

PCT

REC'D 0 3 JUL 2001

RAPPORT D'EXAMEN PRELIMINAIRE INTERNATIONAL PCT

(article 36 et règle 70 du PCT)

						• •	
Référence mandataire 76.0569	•	ssier du déposant ou du	POUR SUITE A D	ONNER		cation de transmission du rapport d'examen international (formulaire PCT/IPEA/416)	
Demande internationale n°			Date du dépot internation	nal (jour/m	ois/année)	Date de priorité (jour/mois/année)	
PCT/FR0	00/00	679	17/03/2000			17/03/1999	
	Classification internationale des brevets (CIB) ou à la fois classification nationale et CIB H04L9/32						
Déposant					•		
SCHLUM	1BEF	RGER SYSTEMES et a	l		4.44		
	 Le présent rapport d'examen préliminaire international, établi par l'administaration chargée de l'examen préliminaire international, est transmis au déposant conformément à l'article 36. 						
2. Ce R	APPO	ORT comprend 4 feuilles,	y compris la présente	feuille de	couverture.		
é l'a a	☐ Il est accompagné d'ANNEXES, c'est-à-dire de feuilles de la description, des revendications ou des dessins qui ont été modifiées et qui servent de base au présent rapport ou de feuilles contenant des rectifications faites auprès de l'administration chargée de l'examen préliminaire international (voir la règle 70.16 et l'instruction 607 des Instructions administratives du PCT). Ces annexes comprennent feuilles.						
3. Le pre	ésent	rapport contient des indi	cations relatives aux pe	oints suiva	ants:		
1	\boxtimes	Base du rapport					
H		Priorité					
III		Absence de formulation d'application industrielle		ouveauté,	l'activité inv	rentive et la possibilité	
IV		Absence d'unité de l'inv	ention				
٧	☒	Déclaration motivée sele d'application industrielle				ité inventive et la possibilité éclaration	
VI		Certains documents cité	ės				
VII	\boxtimes	Irrégularités dans la den	nande internationale				
VIII		Observations relatives à	a la demande internation	nale			
			,				
Date de pré internationa		ion de la demande d'examer	n préliminaire	Date d'ac	chèvement du	présent rapport	
08/09/200	00			02.07.20	01		
		ostale de l'administration cha	argée de	Fonctionr	naire autorisé	CONES AL	
l'examen pro	Offic NL-2	aire international: e européen des brevets - P.f 1280 HV Rijswijk - Pays Bas +31 70 340 - 2040 Tx: 31 65		Zucka,	G	Parameter of the state of the s	
	Fax: +31 70 340 - 3016 N° de téléphone +31 70 340 4026						

RAPPORT D'EXAMEN PRÉLIMINAIRE INTERNATIONAL

Demande internationale n° PCT/FR00/00679

l. Base	du ra	pport
---------	-------	-------

1.	. En ce qui concerne les éléments de la demande internationale (les feuilles de remplacement qui ont été remis à l'office récepteur en réponse à une invitation faite conformément à l'article 14 sont considérées dans le prése rapport comme "initialement déposées" et ne sont pas jointes en annexe au rapport puisqu'elles ne contienner pas de modifications (règles 70.16 et 70.17)):							
	De	scription, pages:						
	1-1	12	version initiale					
	Re	vendications, N°:						
	1-6	3	version initiale					
	De	ssins, feuilles:						
	1/2	-2/2	version initiale					
 En ce qui concerne la langue, tous les éléments indiqués ci-dessus étaient à la disposition de l'a lui ont été remis dans la langue dans laquelle la demande internationale a été déposée, sauf indi donnée sous ce point. 								
	Ces	s éléments étaient à	la disposition de l'administration ou lui ont été remis dans la langue suivante: , qui est :					
		la langue d'une tra	duction remise aux fins de la recherche internationale (selon la règle 23.1(b)).					
			ation de la demande internationale (selon la règle 48.3(b)).					
		la langue de la trac 55.3).	duction remise aux fins de l'examen préliminaire internationale (selon la règle 55.2 ou					
3. En ce qui concerne les séquences de nucléotides ou d'acide aminés divulguées dans la demande internationale (le cas échéant), l'examen préliminaire internationale a été effectué sur la base du lista séquences :								
		contenu dans la de	emande internationale, sous forme écrite.					
		déposé avec la de	mande internationale, sous forme déchiffrable par ordinateur.					
			nt à l'administration, sous forme écrite.					
		remis ultérieureme	nt à l'administration, sous forme déchiffrable par ordinateur.					
		La déclaration, sele	on laquelle le listage des séquences par écrit et fourni ultérieurement ne va pas au-delà ite dans la demande telle que déposée, a été fournie.					
		on laquelle les informations enregistrées sous déchiffrable par ordinateur sont identiques à les séquences Présenté par écrit, a été fournie						

4. Les modifications ont entraîné l'annulation :

RAPPORT D'EXAMEN PRÉLIMINAIRE INTERNATIONAL

Demande internationale n° PCT/FR00/00679

		de la description,	pages :				
		des revendications,	n [∞] :				
		des dessins,	feuilles :				
5.	Le présent rapport a été formulé abstraction faite (de certaines) des modifications, qui ont été considérée comme allant au-delà de l'exposé de l'invention tel qu'il a été déposé, comme il est indiqué ci-après (règle 70.2(c)) :						
		(Toute feuille de rem annexée au présent		portant des modific	cations de cette nature doit être indiqu	uée au point 1 et	
6.	Obs	ervations complémen	ntaires, le cas éc	chéant :			
۷.					reauté, l'activité inventive et la poss opui de cette déclaration	sibilité	
1.	Déc	laration					
	Nou	veauté	Oui : Non	Revendications : Revendications			
	Activ	vité inventive		Revendications : Revendications			
	Pos	sibilité d'application in		Revendications : Revendications	- -		
2.		tions et explications feuille séparée	·				
VII	. Irré	gularités dans la de	mande internat	tionale			
ء ا	s irré	gularités suivantes, c	oncernant la for	me ou le contenu	de la demande internationale, ont été	constatées :	

voir feuille séparée

Concernant le point V

1. Il est fait référence au document suivant:

D1: WO 99 08415 A

2. Le document D1 divulgue (voir page 2, lignes 22-34 et page 4, lignes 4-16) un procédé de vérification de signature d'un message, qui tend à résoudre le même problème que le procédé de la présente demande, c.-à-d. d'éviter la manipulation de données signées.

Dans ce document, ledit problème est résolu en se basant sur le même principe que la présente revendication 1, c.-à-d. en effectuant une inspection visuelle des dites données.

La revendication 1 contient certaines caractéristiques qui ont trait à l'implémentation technique de ce principe de base, mais qui en elles-mêmes ne produisent aucun effet particulier. Donc, malgré que l'objet de la revendication indépendant 1 soit nouveau, il n'est pas considéré comme inventif.

3. L'objet des revendications 2-6, qui dépendent de la revendication 1, est également nouveau. Cependant, ces revendications ne contiennent pas d'éléments additionnels qui rendent inventif leur objet.

Concernant le point VII

- 1. Contrairement à ce qu'exige la règle 5.1 a) ii) PCT, la description n'indique pas l'état de la technique antérieure pertinent exposé dans le document D1 et ne cite pas ce document.
- 2. La revendication indépendante 1 n'est pas présentée dans une forme en deux parties correcte (règle 6.3 b) PCT), les caractéristiques connues en combinaison de l'état de la technique (document D1) figurant dans le préambule (règle 6.3 b) i) PCT) et les caractéristiques restantes figurant dans la partie caractérisante (règle 6.3 b) ii) PCT).



ORGANISATION MONDIALE DE LA PROPRIETE INTELLECTUELLE Bureau international



DEMANDE INTERNATIONALE PUBLIEE EN VERTU DU TRAITE DE COOPERATION EN MATIÈRE DE BREVETS (PCT)

FR

(51) Classification internationale des brevets 7 :

H04L 9/32

(11) Numéro de publication internationale:

WO 00/56007

(43) Date de publication internationale:21 septembre 2000 (21.09.00)

(81) Etats désignés: CN, JP, US, brevet européen (AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL,

(21) Numéro de la demande internationale:

PCT/FR00/00679

A1

(22) Date de dépôt international: 17 :

17 mars 2000 (17.03.00)

(30) Données relatives à la priorité:

99/03330

17 mars 1999 (17.03.99)

Publiée

Avec rapport de recherche internationale.

(71) Déposant (pour tous les Etats désignés sauf US): SCHLUM-BERGER SYSTEMES [FR/FR]; 50, avenue Jean Jaurès, F-92120 Montrouge (FR).

(72) Inventeur; et

(75) Inventeur/Déposant (US seulement): FAUSSE, Amaud [FR/FR]; 11bis, rue de Maubeuge, F-75009 Paris (FR).

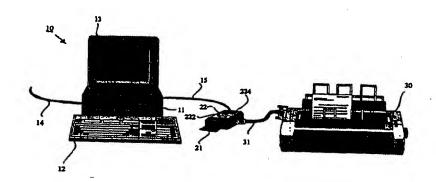
(74) Mandataire: UTZMANN-NORTH, Anne; Schlumberger Systemes, Test & Transactions, 50, avenue Jean Jaurès, Boîte postale 620-12, F-92542 Montrouge Cedex (FR).

(54) Title: METHOD FOR VERIFYING A MESSAGE SIGNATURE

(54) Titre: PROCEDE DE VERIFICATION DE SIGNATURE D'UN MESSAGE

(57) Abstract

The invention concerns a method for verifying a message signature, the message, the signature, and a certificate having been sent by a signatory having a public key to an addressee having means (11) for storing messages. The invention is characterised in that it comprises the following steps which consist in: verifying the certificate, in the security means (21) connected to said storage means (11) of the addressee, and transmitting to display means (30) directly connected to the security means (21) at least a result information of verification; verifying the result information on the display means



(30); after the certificate has been verified, calculating in the security means (21) a reduction of the message, and copying anew the message on the display means (30) as the reduction operation progresses; decrypting in said security means (21) the signature and the public key of the signatory; comparing the decrypted signature with the reduction performed; depending on the result of the comparison, sending a message, from the security means (21) to the display means (30), indicating whether or not the signature matches the message or the public key and signatory presented. The invention is useful for making secure exchanges on communication networks.

il,

•

(57) Abrégé

EE

Estonie

Procédé de vérification de signature d'un message, le message, la signature, et un certificat ayant été envoyés par un signataire possédant une clef publique à un destinataire possédant un moyen (11) de stockage de message. Selon l'invention, ledit procédé comporte les étapes selon lesquelles: on vérifie le certificat, dans le moyen sécurisé (21) connecté audit moyen de stockage (11) du destinataire, et on transmet à un moyen (30) de visualisation connecté directement au moyen sécurisé (21) au moins une donnée de résultat de vérification; on vérifie la donnée de résultat sur le moyen de visualisation (30); lorsque le certificat est vérifié, on calcule dans le moyen sécurisé (21) une réduction du message, et on recopie le message sur le moyen (30) de visualisation au fur et à mesure de l'opération de réduction; on déchiffre dans ledit moyen sécurisé (21) la signature avec la clé publique du signataire; et on compare la signature déchiffrée avec la réduction effectuée; selon le résultat de la comparaison, on envoie un message, du moyen sécurisé (21) au moyen de visualisation (30), indiquant que la signature est conforme ou non au message ou à la clé publique du signataire présentés. Application à la sécurisation des échanges sur les réseaux de communication.

UNIQUEMENT A TITRE D'INFORMATION

Codes utilisés pour identifier les Etats parties au PCT, sur les pages de couverture des brochures publiant des demandes internationales en vertu du PCT.

AL	Albanie	ES	Espagne	LS	Lesotho	SI	Slovénie
AM	Arménie	FI	Finlande	LT	Lituanie	SK	Slovaquie
AT	Autriche	FR	France	LU	Luxembourg	SN	Sénégal
ΑU	Australie	GA	Gabon	LV	Lettonie	SZ	Swaziland
AZ	Azerbaïdjan	GB	Royaume-Uni	MC	Monaco	TD	Tchad
BA	Bosnie-Herzégovine	GE	Géorgie	MD	République de Moldova	TG	Togo
BB	- Barbade	GH	Ghana	MG	Madagascar	TJ	Tadjikistan
BE	Belgique	GN	Guinée	MK	Ex-République yougoslave	TM	Turkménistan
BF	Burkina Faso	GR	Grèce		de Macédoine	TR	Turquie
BG	Bulgarie	HU	Hongrie	ML	Mali	TT	Trinité-et-Tobago
BJ	Bénin	IE	Irlande	MN	Mongolie	UA	Ukraine
BR	Brésil	IL	Israël	MR	Mauritanie	UG	Ouganda
BY	Bélarus	IS	Islande	MW	Malawi	US	Etats-Unis d'Amérique
CA	Canada	IT	Italie	MX	Mexique	UZ	Ouzbékistan
CF	République centrafricaine	JР	Japon	NE ·	Niger	VN	Viet Nam
CG	Congo	KE	Kenya	NL	Pays-Bas	YU	Yougoslavie
СН	Suisse	KG	Kirghizistan	NO	Norvège	zw	Zimbabwe
CI	Côte d'Ivoire	KP	République populaire	NZ	Nouvelle-Zélande		
CM	Cameroun		démocratique de Corée	PL	Pologne		
CN	Chine	KR	République de Corée	PT	Portugal		
CU	Cuba	KZ	Kazakstan	RO	Roumanie		
CZ	République tchèque	LC	Sainte-Lucie	RU	Fédération de Russie		
DE	Allemagne	LI	Liechtenstein	SD	Soudan		
DK	Danemark	LK	Sri Lanka	SE	Suède		

Singapour

Libéria

WO 00/56007 PCT/FR00/00679

PROCEDE DE VERIFICATION DE SIGNATURE D'UN MESSAGE

La présente invention concerne un procédé de vérification de 5 signature d'un message.

L'invention trouve une application particulièrement avantageuse dans le domaine des télécommunications par transmission de messages sous forme de fichiers électroniques.

Le développement des télécommunications par échange à distance de fichiers électroniques (commerce électronique, courrier électronique, notarisation sous format électronique, etc) a provoqué l'avènement des technologies de traitement cryptographique dont le but est de sécuriser les messages transmis sur les réseaux de communication électronique face notamment aux attaques frauduleuses dont ils peuvent faire l'objet.

10

15

20

25

30

Parmi des opérations de traitement cryptographique d'un message, on peut citer le cryptage du message lui-même, dans sa totalité. Cependant, cette technique reste très lourde et souvent superflue, au moins dans les situations où le destinataire du message souhaite seulement s'assurer de l'identité de l'expéditeur et de l'intégrité du message qu'il reçoit en clair. C'est pour répondre à ces besoins qu'à été développé le concept de la signature électronique.

La signature électronique repose sur les principes suivants :

L'auteur d'un message qui souhaite en authentifier l'origine, c'està-dire le signer, dispose d'un nombre secret, appelé clé privée Kpr, destiné à élaborer une signature électronique pour ledit message. Une autre clé, dite clé publique Kpu, est disponible à tout destinataire d'un message en provenance du même expéditeur de manière à pouvoir vérifier la signature électronique du message reçu. Ladite clé publique est généralement associée au nom de l'expéditeur et à d'autres données, durée de validité de la clé par exemple, dans une structure sécurisée appelée certificat. La sécurisation du certificat repose sur le fait que

10

15

20

25

30

l'ensemble des données est lui-même signé par un « tiers de confiance » avec sa clé privée Kprtc et dont la clé publique Kputc est accessible à tous.

- L'élaboration de la signature se déroule en deux étapes. Tout d'abord, le message est réduit, on dit aussi « haché », au moyen d'un algorithme de réduction à sens unique, tels que ceux connus sous les noms de SHA1 ou MD5. Ensuite, le message ainsi réduit est crypté par un algorithme à clé publique, RSA, ECC par exemple, au moyen de la clé privée du signataire. Le résultat de ce cryptage constitue la signature.
- Le message en clair, la signature et, éventuellement, le certificat contenant la clé publique Kpu, sont envoyés au destinataire à travers le réseau de communication.
- Le destinataire doit alors vérifier que la signature reçue correspond bien au message et à son auteur. Pour cela, il réduit le message au moyen de l'algorithme de réduction à sens unique choisi par le signataire et décrypte la signature en utilisant la clé publique Kpu du signataire. La signature est reconnue valide si le résultat de la réduction du message est égal au résultat du décryptage de la signature. Le même procédé peut être utilisé pour vérifier les données contenues dans le certificat à l'aide de la clé publique Kputc du tiers de confiance qui l'a émis.

Il est intéressant de noter que la signature électronique est fonction du contenu du message et de la clé privée du signataire alors que la signature manuscrite identifie l'auteur mais est indépendante du message.

Afin de donner une valeur légale à la signature électronique, il est nécessaire de prouver certains faits. Entre autres :

- Le signataire doit disposer d'une clé privée dont personne d'autre ne dispose;
- Le signataire doit être sûr du message qu'il signe ;

- Le destinataire doit être sûr que la vérification de signature est bien effectuée sur le message reçu ;
- Le destinataire doit être sûr du résultat de la vérification.

10

15

20

25

30

Si l'une des conditions ci-dessus n'est pas vérifiée, le signataire et/ou le destinataire peuvent contester la validité de la signature.

Or, la plupart des opérations de traitement cryptographique d'un message, notamment l'élaboration d'une signature électronique et sa vérification, sont effectuées dans les environnements informatiques de bureau. Cependant, les ordinateurs sont des systèmes ouverts sur lesquels il n'y a aucun contrôle de la sécurité, car l'utilisateur est libre d'installer tout logiciel de son choix. De même, pour les ordinateurs connectés aux réseaux de communication, de nombreux « virus » ou programmes non souhaitables peuvent être introduits à l'insu de l'utilisateur.

Il faut donc considérer l'environnement de l'ordinateur comme étant « non sûr ».

La situation la plus simple pour calculer une signature électronique, par exemple, pourrait consister à utiliser l'ordinateur comme moyen de stockage du message et des clés, et comme moyen d'élaboration de la signature. Cette solution est évidemment inacceptable car les clés stockées dans l'ordinateur peuvent être lues par un pirate à travers le réseau de communication et le même pirate pourrait utiliser à distance l'ordinateur pour calculer une signature sur un message que le propriétaire de l'ordinateur ne souhaiterait pas signer.

Il est donc souhaitable de pouvoir disposer d'un moyen sécurisé de traitement cryptographique qui, dans l'exemple de l'élaboration d'une signature, servirait au stockage de la clé privée du signataire et au calcul de la signature, le message restant stocké dans le moyen de stockage que constitue l'ordinateur par exemple.

Comme moyen sécurisé de traitement cryptographique, on peut utiliser une carte à microprocesseur, appelée aussi carte à puce. Dans

15

20

30

le cadre de la signature d'un message, la carte à puce offre les services suivants :

- stockage de la clé privée du signataire ;
- calcul de la réduction du message;
- cryptage du message réduit.

Un exemple typique d'architecture d'implantation de cette application comprend essentiellement un ordinateur auquel est connecté la carte à puce par l'intermédiaire d'un boîtier. Du point de vue informatique, les opérations se déroulent de la manière suivante :

- stockage du message dans un moyen de stockage de l'ordinateur;
 - édition du message sur l'ordinateur ;
 - calcul du message réduit sur la carte à puce ;
 - cryptage du message réduit par la carte, après vérification du code confidentiel introduit par le signataire au moyen du boîtier;
 - envoi du message et de la signature par la carte à l'ordinateur pour communication au réseau.

Avec ce système, le signataire est sûr que personne d'autre que lui ne peut utiliser sa clé privée pour signer. Cette solution est couramment utilisée et est suffisante pour un calcul de signature dont la portée ne vaut pas valeur légale, mais pour sécuriser un ensemble fermé d'ordinateurs, comme les réseaux internes de grandes entreprises.

Toutefois, on remarquera que le système de traitement cryptographique qui vient d'être décrit présente un certains nombres d'inconvénients :

- Le signataire n'est pas sûr du message qu'il signe puisqu'il n'est pas garanti qu'un virus dans l'ordinateur n'a pas modifié le message avant l'opération de réduction;
- Le destinataire n'est pas sûr que la vérification est bien effectuée sur le message reçu puisqu'il n'est pas garanti qu'un

10

15

20

25

virus dans l'ordinateur n'a pas fait apparaître le message correctement à l'écran alors que le message signé n'est pas celui visionné;

- Le destinataire n'est pas sûr du résultat de la vérification puisqu'il n'est pas garanti qu'un virus dans l'ordinateur ne fait apparaître toute signature comme vérifiée alors qu'elle est fausse.

Aussi, le problème technique à résoudre par l'objet de la présente invention est de proposer un procédé de vérification de signature d'un message, le message, la signature, et un certificat ayant été envoyés par un signataire possédant une clef publique à un destinataire possédant un moyen de stockage de message, qui permette de remédier aux inconvénients des systèmes connus de traitement cryptographique, de manière à atteindre un niveau de sécurisation propre à conférer au message envoyé une valeur juridique incontestable et de manière à ce qu'un destinataire puisse vérifier l'identité du signataire et afin que ce dernier ne puisse révoquer le message qu'il a envoyé.

La solution au problème technique posé consiste, selon la présente invention, en ce que le procédé de vérification comporte les étapes selon lesquelles :

- on charge le message, la signature et le certificat, à partir du moyen de stockage dans un moyen sécurisé connecté audit moyen de stockage du destinataire,
- on vérifie le certificat dans le moyen sécurisé au moyen d'une clef publique d'un tiers de confiance associée audit certificat, et on transmet à un moyen de visualisation connecté directement au moyen sécurisé au moins une donnée de résultat de vérification,
- on vérifie la donnée de résultat sur le moyen de visualisation,
- orsque le certificat est vérifié, on calcule dans le moyen sécurisé une réduction du message, et on recopie le message

10

15

20

25

30

sur le moyen de visualisation au fur et à mesure de l'opération de réduction,

- on déchiffre dans ledit moyen sécurisé la signature avec la clé publique du signataire,
- on compare la signature déchiffrée avec la réduction effectuée,
 et,
- selon le résultat de la comparaison, on envoie un message, du moyen sécurisé au moyen de visualisation, indiquant que la signature est conforme ou non au message ou à la clé publique du signataire présentés.

Ainsi, on comprend qu'avec le procédé de vérification conforme à l'invention, le destinataire d'un message signé pourra avoir l'assurance que l'identité du signataire est authentique et que le message est intègre et ne pourra pas être révoqué puisqu'il verra apparaître sur le moyen de visualisation, un donnée de résultat de vérification du certificat, éventuellement le certificat, le message sur lequel la vérification de signature est effectuée, et le résultat de vérification de la signature, et, ceci sans que ces éléments ne circulent dans le moyen de stockage « non sûr », ordinateur par exemple, susceptible d'attaque frauduleuse, la fonction de visualisation (impression, affichage ou archivage) étant un environnement fermé considéré comme « sûr ».

La description qui va suivre en regard des dessins annexés, donnés à titre d'exemples non limitatifs, fera bien comprendre en quoi consiste l'invention et comment elle peut être réalisée.

La figure 1 est un schéma en perspective d'un dispositif d'authentification utilisé par un procédé conforme à l'invention.

La figure 2 est bloc-diagramme du dispositif d'authentification de la figure 1.

Le dispositif d'authentification représenté sur la figure 1 est destiné à authentifier un message lors d'une opération de traitement cryptographique dudit message.

10

15

20

25

30

Dans la suite de cette description, on envisagera deux types de traitement cryptographique, à savoir la signature d'un message à envoyer à un destinataire et, inversement, la vérification par un destinataire de la signature d'un message reçu. Bien entendu, d'autres opérations de traitement cryptographique peuvent être mises en oeuvre au moyen de dispositif d'authentification de la figure 1, telles que le cryptage du message lui-même.

D'une manière générale, le dispositif d'authentification de message de la figure 1 comporte un moyen de stockage dudit message, constitué par exemple, par une mémoire dans l'unité centrale 11 d'un ordinateur 10. En fait, le message stocké est celui que l'auteur dudit message a composé au moyen du clavier 12 et qui doit faire l'objet d'une signature électronique. Normalement, le message composé apparaît sur l'écran 13 de l'ordinateur 10. L'unité centrale 11 communique avec l'extérieur, notamment avec les réseaux de communication, au moyen d'un câble 14 par lequel transitent les messages à signer et à envoyer ou les messages signés reçus.

L'unité centrale 11 est reliée par un câble 15 de liaison à un moyen sécurisé 21 de traitement cryptographique, ici constitué par une carte à microprocesseur disposée dans un boîtier 22. Comme le montre la figure 2, ledit boîtier 22 comprend un circuit 221 d'interface appelé circuit de commandes/données. Le message devant être signé ou le message dont la signature doit être vérifiée, ainsi que les données nécessaires aux opérations de signature ou de vérification, arrivent du moyen 11 de stockage à la carte 21 à puce par ce circuit en respectant par exemple la norme ISO 7816. Le circuit 221 de commandes/données dispose d'une entrée permettant de recevoir en actionnant un bouton 222 un signal de déclenchement de l'opération de signature et les données sur un clavier 224 du boîtier, comme par exemple un code confidentiel.

D'autre part, la carte 21 à puce est connectée directement à un moyen 30 de visualisation, ici une imprimante mais qui pourrait être

10

15

20

25

30

tout aussi bien un écran ou un moyen d'archivage, de manière à pouvoir transmettre au moins le message reçu de l'unité centrale 11, lors de l'opération du traitement cryptographique. La liaison entre la carte 21 à puce et l'imprimante 30 est réalisée par une interface 223 de visualisation du boîtier 22 par lequel passeront le message, et d'autres données devant être authentifiées.

L'architecture du dispositif d'authentification représentée aux figures 1 et 2 est donc basée sur une carte 21 à puce faisant le pont entre une zone « non sûre », l'ordinateur 10, et une zone « sûre », l'imprimante 30, la carte elle-même étant réputée « très sûre ».

Les entrées/sorties des circuits de commandes/données 221 et de visualisation 223 sont électriquement indépendantes lorsqu'aucune carte à puce n'est présente dans le boîtier 22. Lorsqu'une carte 21 est insérée dans le boîtier 22, la masse électrique est alors partagée entre les deux circuits 221 et 223. Les données issues de la carte 21 vers le circuit 223 de visualisation sortent par une sortie 02 spécifique et physiquement distincte de la sortie 01 utilisée pour le transfert des De même, les entrées I_1 et I_2 de commandes/données. commandes/données et de visualisation de la carte 21 physiquement distinctes. En fait, le seul lien logique entre les données circulant dans les circuits de commandes/données 221 et de visualisation 223 est le logiciel de la carte, réputé « très sûr ».

Dans le cas où la liaison entre la carte 21 à puce et l'imprimante 30 n'apparaîtrait pas suffisamment sécurisée, du fait notamment de son cheminement, il est prévu que la carte 21 puisse transmettre à l'imprimante 30 le message à traiter, et d'autres données, sous forme cryptée. Le mécanisme utilisé sera par exemple un algorithme symétrique, comme le triple DES, dont la clé peut être fixée ou négociée entre la carte 21 et le moyen 30 de visualisation.

Le déroulement d'une opération de signature d'un message est le suivant :

10

15

20

25

- 1. Le message à signer est édité dans le moyen 11 de stockage de l'ordinateur 10 et, éventuellement apparaît sur l'écran 13, puis le signataire demande à l'ordinateur de démarrer l'opération de signature.
- 2. L'ordinateur 10 transmet le message à la carte 21 via le circuit 221 de commandes/données par paquets de N octets afin d'être réduit par un algorithme de hachage (N = 64 si l'algorithme SHA1 est employé).
- 3. Lors de l'initialisation de l'algorithme de hachage, le logiciel 211 de la carte 21 envoie une commande d'initialisation du moyen 30 de visualisation qui permettra d'authentifier le message de manière sûre.
- 4. Lors de l'arrivée du message venant du moyen 11 de stockage, le logiciel 211 de la carte 21 en calcule en ligne la réduction et le recopie sur la sortie 0₂ de visualisation, si bien que le moyen 30 de visualisation pourra faire apparaître, ici imprimer, le message au fur et à mesure de l'opération de réduction.
- 5. Lorsque la totalité du message a été envoyée à la carte 21 à puce par l'ordinateur, et avant d'effectuer l'opération de cryptage du message réduit, la carte se met en attente de réception d'un message de commande.
- 6. Le signataire a le temps d'authentifier le message imprimé, puis, s'il en accepte le contenu, compose ledit message de commande sous forme d'un code confidentiel saisi sur le clavier 224 du boîtier 22. Le circuit 221 de commandes/données génère lui-même la commande de l'opération de cryptage du message réduit en présentant la commande et le code confidentiel entré sur le clavier 224 par le signataire. L'ordinateur ne peut pas voir le contenu de cette commande. On pourra aussi disposer d'une entrée physiquement distincte sur la carte 21 à puce pour rentrer le code confidentiel.
- 7. La carte 21 à puce calcule la signature, renvoie la valeur à l'ordinateur 10 et, au besoin, au moyen 30 de visualisation. Le logiciel 211 de la carte 21 pourra aussi inclure d'autres données à visualiser,

telles que et non limitativement le numéro de série de la carte, le nom du signataire, etc, si ces données sont présentes dans la carte 21.

Il est important de noter que l'opération de signature ne pourra être activée sur la carte 21 que suite à une réduction et l'entrée du code confidentiel en tant que message de commande du cryptage du message réduit. De plus, suite au calcul de signature, l'autorisation de signature est effacée, obligeant ainsi à entrer le code confidentiel volontairement pour toute opération de signature ultérieure.

S'agissant d'une opération de vérification de la signature d'un message, le message et sa signature sont envoyés au destinataire, dans l'unité centrale 11 de son ordinateur 10. Le destinataire désirera alors vérifier l'authenticité de la signature par rapport au message et au signataire. On se placera ici dans le cas où le certificat du signataire est également envoyé au destinataire.

Le destinataire doit effectuer deux types de vérification. D'une part, la vérification du lien entre l'identité du signataire et la clé publique de vérification, c'est-à-dire la vérification du certificat, et, d'autre part, la vérification de la valeur de la signature par rapport au message reçu et au certificat.

La séquence se déroule comme suit:

5

10

15

20

25

30

- Le destinataire déclenche l'opération de vérification par le chargement dans la carte 21 à puce du certificat du signataire et de la clé publique du tiers de confiance qui a issu le certificat.
- 2. L'ordinateur 10 demande la vérification du certificat avec la clé publique du tiers de confiance. Cette commande déclenche l'initialisation du moyen 30 de visualisation par la carte.
- 3. La carte 21 vérifie le certificat et transmet au moyen 30 de visualisation, via le circuit 223 de visualisation, les données suivantes: validité du certificat (avec les dates), clé publique du tiers de confiance utilisée pour vérifier le certificat, clé publique du signataire, nom du signataire, et d'autres données pouvant

10

15

20

25

30

être liées au contexte d'utilisation. Ainsi, un destinataire recevant un faux certificat, numériquement intègre mais issu par un faux tiers de confiance, s'en apercevrait d'une manière sûre en comparant la valeur visualisée de la clé publique du «faux tiers» avec celle du «vrai tiers» dont la clé publique est publiée notoirement. Ainsi, le destinataire peut authentifier l'identité du signataire, et, grâce à une date de validité du certificat, peut être sûr de la date à laquelle un signataire a signé le message et de la non obsolescence dudit certificat. On peut également avoir une donnée transmise, au moyen 30 de visualisation, qui est un message disant que le certificat est bon ou mauvais. Dans ce cas, le destinataire vérifie juste le message et en déduit qu'il a reçu un faux ou un vrai certificat. Dans un autre exemple, si le certificat est juste, on peut transmettre le certficat au moyen 30 de visualisation, le destinataire compare alors le certificat visualisé avec le certificat envoyé.

- 4. Lorsque le certificat est vérifié, l'ordinateur 10 déclenche la commande de l'opération de réduction et envoie le message à la carte 21.
- 5. Lors de l'arrivée du message venant du moyen 11 de stockage, le logiciel 211 de la carte en calcule en ligne la réduction et le recopie sur la sortie O₂ de visualisation, si bien que le moyen 30 de visualisation fera apparaître, ici imprimer, le message au fur et à mesure de l'opération de réduction. Le destinataire peut ainsi vérifier que le message dont la réduction est calculée est bien intègre.
 - 6. Lorsque la totalité du message a été envoyée à la carte 21 à puce par l'ordinateur 10, ce dernier demande alors la vérification de signature. Il passe en paramètre la valeur de la signature reçue du signataire. Le logiciel 211 de la carte déchiffre la signature avec la clé publique du signataire et la compare avec le résultat de la réduction effectuée en étape 5.

10

15

20

25

S'il y a égalité, la carte 21 envoie un message à l'ordinateur 10, indiquant que la signature est conforme au message et à la clé publique du certificat présenté. La carte envoie au circuit 223 de visualisation le message «Signature OK. Fin de vérification», qui est visible par le vérificateur. Si la signature n'est pas exacte, alors la carte envoie un message à l'ordinateur, indiquant que la signature est non conforme au message ou à la clé publique du certificat présenté. La carte envoie au circuit 223 de visualisation le message «Signature inexacte. Fin de vérification», qui est visible par le vérificateur.

Ainsi, par ce procédé, le signataire pourra difficilement révoquer un message qu'il a lui-même envoyé.

L'ensemble de ces actions doit se dérouler dans l'ordre indiqué sans incident, sinon, la séquence est annulée par la carte 21 à puce et il est nécessaire de tout recommencer.

Bien entendu, les envois ou chargements du message, du certificat et de la signature peuvent se faire simultanément préalablement à la vérification du certificat. De même, les envois de commandes de vérification du certificat, d'opération de réduction et de vérification de signature peuvent se faire au moyen d'une unique commande. Cette unique commande peut comprendre le message, le certificat et la signature. Par suite, le logiciel de la carte identifie cette unique Bien entendu. conséquence. et l'exécute en commande préférentiellement la clef publique du signataire est également chargée dans la carte 21 à puce lors du chargement du certificat. Dans le cas contraire, elle se trouve déjà dans la carte.

PCT/FR00/00679

5

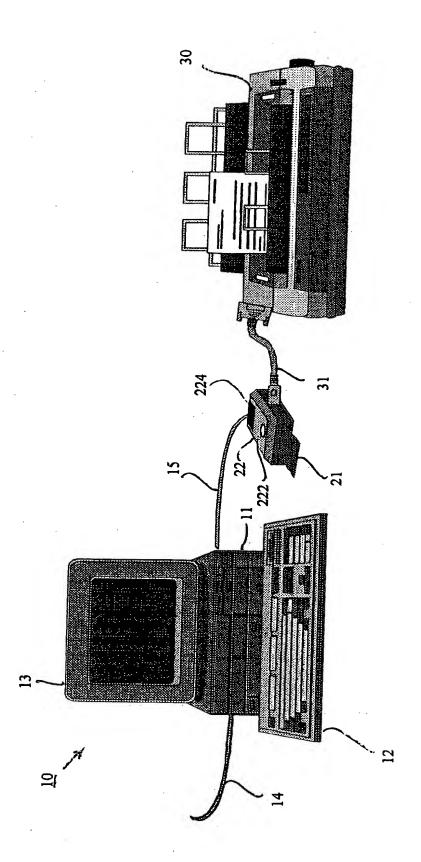
20

REVENDICATIONS

- 1. Procédé de vérification de signature d'un message, le message, la signature, et un certificat ayant été envoyés par un signataire possédant une clef publique à un destinataire possédant un moyen (11) de stockage de message, caractérisé en ce qu'il comporte les étapes selon lesquelles :
- on charge le message, la signature et le certificat, à partir du moyen de stockage (11) dans un moyen sécurisé (21) connecté audit moyen de stockage (11) du destinataire,
- on vérifie le certificat dans le moyen sécurisé (21) au moyen d'une clef publique d'un tiers de confiance associée audit certificat, et on transmet à un moyen (30) de visualisation connecté directement au moyen sécurisé (21) au moins une donnée de résultat de vérification,
- on vérifie la donnée de résultat sur le moyen de visualisation (30),
 - lorsque le certificat est vérifié, on calcule dans le moyen sécurisé (21) une réduction du message, et on recopie le message sur le moyen (30) de visualisation au fur et à mesure de l'opération de réduction,
 - on déchiffre dans ledit moyen sécurisé (21) la signature avec la clé publique du signataire,
 - on compare la signature déchiffrée avec la réduction effectuée,
 et,
- selon le résultat de la comparaison, on envoie un message, du moyen sécurisé (21) au moyen de visualisation (30), indiquant que la signature est conforme ou non au message ou à la clé publique du signataire présentés.
- 2. Procédé de vérification selon la revendication 1, caractérisé en ce que lors du chargement du certificat, on charge la clé publique du tiers de confiance.

- 3. Procédé de vérification selon l'une des revendications précédentes, caractérisé en ce que ledit moyen sécurisé (21) est constitué par une carte à microprocesseur disposée dans un boîtier (22) connecté, d'une part, audit moyen (11) de stockage, et, d'autre part, audit moyen (30) de visualisation.
- 4. Procédé de vérification selon l'une quelconque des revendications précédentes, caractérisé en ce que ledit moyen (30) de visualisation est une imprimante, un écran ou un moyen d'archivage.
- 5. Procédé de vérification selon l'une quelconque des revendications précédentes, caractérisé en ce que, ledit moyen (21) sécurisé transmet audit moyen (30) de visualisation des données de résultat dudit certificat telles que la date de validité du certificat.
- de vérification selon l'une quelconque des Procédé 15 6. revendications précédentes, caractérisé en ce que le moyen sécurisé (21) comporte, d'une part, un circuit d'interface de commandes/données (221) réalisant une liaison avec le moyen (11) de stockage, et d'autre part, un circuit d'interface de visualisation (223) réalisant une liaison avec le moyen (30) de 20 visualisation, lesdits circuits étant physiquement indépendants.





INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Inter onal Application No PCT/FR 00/00679

	<u> </u>						
A CLASSII IPC 7	A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER IPC 7 H04L9/32						
According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC							
B. FIELDS							
	cumentation searched (classification system followed by classification	n symbols)					
IPC 7	H04L						
Documentat	tion searched other than minimum documentation to the extent that ex	uch documents are included in the fields ee	arched				
Electronic d	ata base consulted during the international search (name of data bas	e and, where practical, search terms used)					
C. DOCUM	ENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT						
Category *	Citation of document, with indication, where appropriate, of the rele	evant passages	Relevant to claim No.				
X	WO 99 08415 A (SEDLAK HOLGER ;SIE (DE)) 18 February 1999 (1999-02-1 page 2, line 22 - line 34 page 4, line 4 - line 16	1–6					
Α	PRENEEL B: "CRYPTOGRAPHIC HASH F EUROPEAN TRANSACTIONS ON TELECOMMUNICATIONS AND RELATED TECHNOLOGIES, vol. 5, no. 4, 1 July 1994 (1994- pages 17-34, XP000460559 ISSN: 1120-3862 page 29, column 2, last line -pag column 2	1-6					
A	EP 0 785 514 A (SOLAIC SA) 23 July 1997 (1997-07-23) column 2, line 48 -column 4, line	1					
Furt	her documents are listed in the continuation of box C.	X Patent family members are listed	in annex.				
• Special ca	stegories of cited documents:	To later document published after the inte	mational filing date				
"A" docume	ent defining the general state of the art which is not	or priority date and not in conflict with cited to understand the principle or the	the application but				
	tared to be of particular relevance document but published on or after the international	invention "X" document of particular relevance; the c					
filing		cannot be considered novel or cannot involve an inventive step when the do	be considered to				
which	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	"Y" document of particular relevance; the c	laimed invention				
O docum	ent referring to an oral disclosure, use, exhibition or	cannot be considered to involve an involve an involvement is combined with one or moments, such combination being obvious	re other such docu-				
P docum	means ent published prior to the international filling date but	in the art.					
	han the priority date claimed actual completion of the international search	"&" document member of the same patent Date of mailing of the international sea					
4	May 2000	15/05/2000					
Name and	mailing address of the ISA	Authorized officer					
	European Patent Office, P.B. 5818 Patentiaan 2 NL – 2280 HV Rijawik						
	Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl, Fær: (+31-70) 340-3016	Zucka, G					





Information on patent family members

Inter onal Application No PCT/FR 00/00679

Patent document cited in search report	t	Publication date		atent family member(s)	Publication date
WO 9908415	Α	18-02-1999	NONE		
EP 0785514	A	23-07-1997	FR JP US	2743910 A 9305568 A 5894550 A	25-07-1997 28-11-1997 13-04-1999

Den e internationale No PCT/FR 00/00679

A. CLASSEMENT DE L'OBJET DE LA DEMANDE CIB 7 H04L9/32

Selon la classification internationale des brevets (CIB) ou à la fois selon la classification nationale et la CIB

B. DOMAINES SUR LESQUELS LA RECHERCHE A PORTE

Documentation minimale consultée (système de classification suivi des symboles de classement) H04L CIB 7

Documentation consultée autre que la documentation minimale dans la mesure où ces documents relèvent des domaines sur lesquels a porté la recherche

Base de données électronique consultée au cours de la recherche internationale (nom de la base de données, et si réalisable, termes de recherche utilisés)

Catégorie °	Identification des documents cités, avec, le cas échéant, l'indication des passages pertinents	no, des revendications visées
Calogolio		
X	WO 99 08415 A (SEDLAK HOLGER ;SIEMENS AG (DE)) 18 février 1999 (1999-02-18) page 2, ligne 22 - ligne 34 page 4, ligne 4 - ligne 16	1-6
Α	PRENEEL B: "CRYPTOGRAPHIC HASH FUNCTIONS" EUROPEAN TRANSACTIONS ON TELECOMMUNICATIONS AND RELATED TECHNOLOGIES, vol. 5, no. 4, 1 juillet 1994 (1994-07-01), pages 17-34, XP000460559 ISSN: 1120-3862 page 29, colonne 2, dernière ligne -page 30, colonne 2	1-6

Yoir la suite du cadre C pour la fin de la liste des documents	Les documents de familles de brevets sont indiqués en annexe
"A" document définissant l'état général de la technique, non considéré comme particulièrement pertinent "E" document antérieur, mais publié à la date de dépôt international ou après cette date "L" document pouvant jeter un doute sur une revendication de priorité ou cité pour déterminer la date de publication d'une autre citation ou pour une reison spéciale (telle qu'indiquée) "O" document se référant à une divulgation orale, à un usage, à une exposition ou tous autres moyens "P" document publié avant la date de dépôt international, mais	To document ultérieur publié après la date de dépôt international ou la date de priorité et n'appartenenant pas à l'état de la technique pertinent, mais cité pour comprendre le principe ou la théorie constituent la base de l'invention Comment particulièrement pertinent; l'inven tion revendiquée ne peut être considérée comme nouvelle ou comme impliquant une activité inventive par rapport au document considéré isolément Comment particulièrement pertinent; l'inven tion revendiquée ne peut être considérée comme impliquant une activité inventive lorsque le document est associé à un ou plusieurs autres documents de même nature, cette combinaison étant évidente pour une personne du métter Comment qui fait partie de la même famille de brevets
Date à laquelle la recherche internationale a été effectivement achevée 4 mai 2000	Date d'expédition du présent rapport de recherche internationale 15/05/2000
Nom et adresse postale de l'administration chargée de la recherche internationale Office Européen des Brevets, P.B. 5818 Patentiaan 2 NL – 2280 HV Rijswijk Tel. (+31–70) 340–2040, Tx. 31 651 epo nl, Fax: (+31–70) 340–3016	Zucka, G

RAPPORT DE RECHERCHE INTERNATIONALE

Den e Internationale No PCT/FR 00/00679

	CUMENTS CONSIDERES COMME PERTINENTS	no. des revendications visées
atégorie °	identification des documents cités, avec, le cas échéant, l'indicationdes passages pertinents	по. цва теменсисанона извев
1	EP 0 785 514 A (SOLAIC SA) 23 juillet 1997 (1997-07-23) colonne 2, ligne 48 -colonne 4, ligne 39	1
	·	



Renseignements relatifs aux membres de familles de brevets

Den e internationale No PCT/FR 00/00679

Document brevet cité au rapport de recherche		Date de publication	Membre(s) de la famille de brevet(s)		Date de publication	
WO	9908415	Α	18-02-1999	AUCU	N	
EP	0785514	Α	23-07-1997	FR JP US	2743910 A 9305568 A 5894550 A	25-07-1997 28-11-1997 13-04-1999

PCT

RAPPORT DE RECHERCHE INTERNATIONALE

(article 18 et règles 43 et 44 du PCT)

Référence du dossier du déposant ou du mandataire	POUR SUITE	voir la notification de transr (formulaire PCT/ISA/220) e		
76.0569	A DONNER	(101111011011011011011011011011011011011	ot, le cas concant, le	point 5 or apres
Demande internationale nº	Date du dépôt inte	rnational(jour/mois/année)	(Date de priorité (la (jour/mois/année)	a plus ancienne)
PCT/FR 00/00679	17/	03/2000	,	/03/1999
Déposant				
SCHLUMBERGER SYSTEMES et	al.			
				· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
Le présent rapport de recherche internation déposant conformément à l'article 18. Une				ale, est transmis au
Ce rapport de recherche internationale co	mprend 3	feuilles.		
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		ue document relatif à l'état d	le la technique qui y	est cité.
1. Base du rapport				
a. En ce qui concerne la langue, la langue dans laquelle elle a été dé				internationale dans la
la recherche international	e a été effectuée sui	la base d'une traduction de	e la demande interna	ationale remise à l'administration.
b. En ce qui concerne les séquence la recherche internationale a été é				le internationale (le cas échéant),
contenu dans la demande		•		
déposée avec la demande	e internationale, sou	s forme déchiffrable par ordi	inateur.	
remis ultérieurement à l'a	dministration, sous f	orme écrite.		
remis ultérieurement à l'a	dministration, sous f	orme déchiffrable par ordina	ateur.	
La déclaration, selon laqu divulgation faite dans la d			et fourni ultérieurem	ient ne vas pas au-delà de la
La déclaration, selon laqu du listage des séquences			échiffrable par ordina	ateur sont identiques à celles
2. Il a été estimé que certa	ines revendication	s ne pouvalent pas faire l'o	objet d'une recherd	che (voir le cadre I).
3. Il y a absence d'unité de	l'Invention (voir le	cadre II).		
4. En ce qui concerne le titre,				
X le texte est approuvé tel q	u'il a été remis par l	e déposant.		
Le texte a été établi par l'a		·		
5. En ce qui concerne l'abrégé,				
le texte est approuvé tel q	u'il a été remis par le	e déposant		
	is à l'administration (li par l'administration conford dans un délai d'un mois à co		8.2b). Le déposant peut expédition du présent rapport
6. La figure des dessins à publier avec		e n°	1	
X suggérée par le déposant				Aucune des figures
parce que le déposant n'a	pas suggéré de figu	ire.		n'est à publier.
parce que cette figure car	actérise mieux l'inve	ntion.		

Demande Internationale No PCT/FR 00/00679

A. CLASSEMENT DE L'OBJET DE LA DEMANDE CIB 7 H04L9/32

Selon la classification internationale des brevets (CIB) ou à la fois selon la classification nationale et la CIB

B. DOMAINES SUR LESQUELS LA RECHERCHE A PORTE

Documentation minimale consultée (système de classification suivi des symboles de classement) CIB 7 H04L

Documentation consultée autre que la documentation minimale dans la mesure où ces documents relèvent des domaines sur lesquels a porté la recherche

Base de données électronique consultée au cours de la recherche internationale (nom de la base de données, et si réalisable, termes de recherche utilisés)

C. DOCUMENTS	CONSIDERES COMME PERTINENTS	
Catégorie ° Ident	ification des documents cités, avec, le cas échéant, l'indication des passages pertinents	no. des revendications visées
V	00 99 08415 A (SEDLAK HOLGER ;SIEMENS AG DE)) 18 février 1999 (1999-02-18) Dage 2, ligne 22 - ligne 34 Dage 4, ligne 4 - ligne 16	1-6
E T V 1 X	RENEEL B: "CRYPTOGRAPHIC HASH FUNCTIONS" UROPEAN TRANSACTIONS ON ELECOMMUNICATIONS AND RELATED ECHNOLOGIES, ol. 5, no. 4, juillet 1994 (1994-07-01), pages 17-34, P000460559 ISSN: 1120-3862 page 29, colonne 2, dernière ligne -page 00, colonne 2	1-6

Yoir la suite du'cadre C pour la fin de la liste des documents	X Les documents de familles de brevets sont indiqués en annexe
 Catégories spéciales de documents cités: "A" document définissant l'état général de la technique, non considéré comme particulièrement pertinent "E" document antérieur, mais publié à la date de dépôt international ou après cette date "L" document pouvant jeter un doute sur une revendication de priorité ou cité pour déterminer la date de publication d'une autre citation ou pour une raison spéciale (telle qu'indiquée) "O" document se référant à une divulgation orale, à un usage, à une exposition ou tous autres moyens "P" document publié avant la date de dépôt international, mais postérieurement à la date de priorité revendiquée 	 "T" document ultérieur publié après la date de dépôt international ou la date de priorité et n'appartenenant pas à l'état de la technique pertinent, mais cité pour comprendre le principe ou la théorie constituant la base de l'invention "X" document particulièrement pertinent; l'inven tion revendiquée ne peut être considérée comme nouvelle ou comme impliquant une activité inventive par rapport au document considéré isolément "Y" document particulièrement pertinent; l'inven tion revendiquée ne peut être considérée comme impliquant une activité inventive lorsque le document est associé à un ou plusieurs autres documents de même nature, cette combinaison étant évidente pour une personne du métier "&" document qui fait partie de la même famille de brevets
Date à laquelle la recherche internationale a été effectivement achevée	Date d'expédition du présent rapport de recherche internationale
4 mai 2000	15/05/2000
Nom et adresse postale de l'administration chargée de la recherche international Office Européen des Brevets, P.B. 5818 Patentlaan 2 NL – 2280 HV Rijswijk	e Fonctionnaire autorisé
Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo ni, Fax: (+31-70) 340-3016	Zucka, G

Demande Internationale No PCT/FR 00/00679

Catégorie °	identification des documents cités, avec, le cas échéant, l'indicationdes passages pertinents	no. des revendications visées	
	EP 0 785 514 A (SOLAIC SA) 23 juillet 1997 (1997-07-23) colonne 2, ligne 48 -colonne 4, ligne 39	1	
		·	
,			
		*	
*	•		



INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Information on patent family members



International Application No PCT/FR 00/00679

Patent document cited in search report	t	Publication date	Patent family member(s)	Publication date
WO 9908415	Α	18-02-1999	NONE	
EP 0785514	Α	23-07-1997	FR 2743910 A JP 9305568 A US 5894550 A	25-07-1997 28-11-1997 13-04-1999

760569

RAPPORT DE RECHERCHE INTERNATIONALE

Domande Internationale No PCT/FR 00/00679

	Document brevet cité au rapport de recherche		Membre(s) de la famille de brevet(s)		Date de publication
WO 9908415	Α	18-02-1999	AUCUN		
EP 0785514	Α	23-07-1997	JP 930	43910 A 05568 A 94550 A	25-07-1997 28-11-1997 13-04-1999



INSTITUT NATIONAL de la PROPRIETE INDUSTRIELLE

RAPPORT DE RECHERCHE **PRELIMINAIRE**

FA 574881 FR 9903330

N° d'enregistrement

national

établi sur la base des demières revendications déposées avant le commencement de la recherche

	IMENTS CONSIDERES COMME PERTINENTS Citation du document avec indication, en cas de besoin,	de la demande	
atégorie	des parties pertinentes	examinée	
x	WO 99 08415 A (SEDLAK HOLGER ;SIEMENS AG (DE)) 18 février 1999 (1999-02-18) * page 2, ligne 22 - ligne 34 * * page 4, ligne 4 - ligne 16 *	1-14	
A	PRENEEL B: "CRYPTOGRAPHIC HASH FUNCTIONS" EUROPEAN TRANSACTIONS ON TELECOMMUNICATIONS AND RELATED TECHNOLOGIES, vol. 5, no. 4, 1 juillet 1994 (1994-07-01), pages 17-34, XP000460559 ISSN: 1120-3862 * page 29, colonne 2, dernière ligne - page 30, colonne 2 *	1-14	
A	EP 0 785 514 A (SOLAIC SA) 23 juillet 1997 (1997-07-23) * colonne 2, ligne 48 - colonne 4, ligne 39 *		DOMAINES TECHNIQUES RECHERCHES (Int.CL.6) H04L
j	Date d'achèvement de la recherche	1	Examinateur
	2 novembre 1999	Zuc	ka, G

EPO FORM 1503 03.82 (P04C13)

1

particulièrement pertinent à lui seul particulièrement pertinent en combinaison avecun autre document de la même catégorie

A : pertinent à l'encontre d'au moins une revendication ou arrière-plan technologique général O : divulgation non-écrite P : document intercalaire

à la date de dépôt et qui n'a été publié qu'à cette date de dépôt ou qu'à une date postérieure.
D : cité dans la demande
L : cité pour d'autres raisons

& : membre de la même famille, document correspondant



FA 574881 FR 9903330

La présente annexe indique les membres de la famille de brevets relatifs aux documents brevets cités dans le rapport de

recherche préliminaire visé ci-dessus.
Lesdits membres sont contenus au fichier informatique de l'Office européen des brevets à la date du
Les renseignements fournis sont donnés à titre indicatif et n'engagent pas la responsabilité de l'Office européen des brevets, ni de l'Administration française 02-11-1999

Document brevet cité au rapport de recherche	Date de publication	Membre(s) de la famille de brevet(s)	Date de publication
WO 9908415 A	18-02-1999	AUCUN	
EP 0785514 A	23-07-1997	FR 2743910 A JP 9305568 A US 5894550 A	25-07-1997 28-11-1997 13-04-1999